#### INTERNETWORK DEVICE

Patent number:

JP11150566

**Publication date:** 

1999-06-02

Inventor:

ASAI MASATOSHI; NISHIYAMA TORU; OSHIMA

**MASAHIRO** 

Applicant:

HITACHI LTD; HITACHI SOFTWARE ENG

Classification:

- international:

H04L12/66; G06F13/00; H04L12/46; H04L12/28;

H04L12/56; H04L29/06

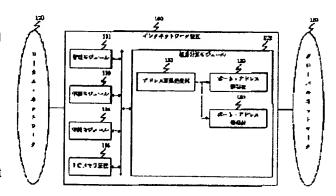
- european:

Application number: JP19970313617 19971114 Priority number(s): JP19970313617 19971114

Report a data error here

#### Abstract of **JP11150566**

PROBLEM TO BE SOLVED: To effectively use a small number of global addresses for connection to internet by interchanging an address in a packet transmitted/received in the communication of plural networks and an intraaddress communication port number. SOLUTION: A port/address management table 133 registers an available global address which is used in communication between a local network 110 and a global network 120, A port address allocation table 132 stores a local address and the global address, which are used in communication between the local network 110 and the global network 120 as a pair. An address conversion processing part 132 interchanges the address in the packet transmitted/ received in communication between the local network 110 and the global network 120 and the intra-address communication port number, based on the port address management table 133 and the port address allocation table 132.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

## 特開平11-150566

(43)公開日 平成11年(1999)6月2日

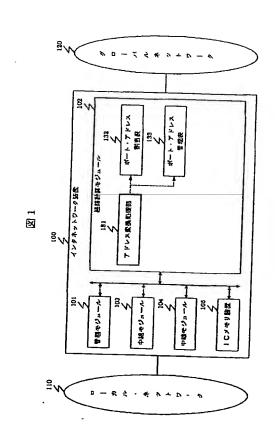
(51) Int.Cl. <sup>6</sup>	識別記号		FI				·	
H04L 12/6					11/00			
G06F 13/0	0 351		H 0		11/20		В	
H04L 12/4			G 0 (		13/00		351B	
12/2			H 0 4		11/00		310C	
12/5					11/20		102Z	
, •	•	Chromotoph on			13/00		305B	
	<u>·</u>	審査請求	未請求	請求」	項の数1	OL	(全 11 頁)	最終頁に続く
(21)出願番号	特顯平9-313617		(71) H	人類と	000005	108		
(00) these					株式会	社日立	製作所	
(22)出願日	平成9年(1997)11月14日						区神田駿河台I	四丁日6 惡体
			(71)出	人類	0002330	)55		1110 田74
					日立ソ	フトウニ	エアエンジニフ	アリング株式会
	•				社			· J · J VKIQI
					神奈川県	具横浜 「	方中区尾上町(	6丁目81無協
			(72)発	明者	浅井 昌			1 HOTEM
					神奈川県	機浜市	可中区尾上町 6	7日81采地
								プリング株式会
					社内			> - > W.M.Z.
			(74)代	理人	弁理士	秋田	収喜	
								最終頁に続く

## (54) 【発明の名称】 インタネットワーク装置

#### (57)【要約】

【課題】 インターネット等に接続する為の数少ないグ ローバルアドレスをより有効に利用することが可能な技 術を提供する。

【解決手段】 複数のネットワーク間での通信を行う際 に用いられるローカルアドレスに対して使用可能なグロ ーバルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号を登 録するポート・アドレス管理表と、複数のネットワーク 間の通信で使用中のローカルアドレス及び当該アドレス 内通信ポート番号と当該ローカルアドレスを用いるネッ トワークに割り当てられたグローバルアドレス及び当該 アドレス内通信ポート番号との対を格納するポート・ア ドレス割当表と、前記ポート・アドレス管理表と前記ポ ート・アドレス割当表に基づいて、複数のネットワーク 間の通信で送受信されるパケット内のアドレス及び当該 アドレス内通信ポート番号を相互変換するアドレス変換 処理部とを備えるものである。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 特定のネットワーク内で用いられるローカルアドレスと複数のネットワーク間の通信で用いられるグローバルアドレスとを変換するインタネットワーク装置において、

複数のネットワーク間での通信を行う際に用いられるローカルアドレスに対して使用可能なグローバルアドレス 及び当該アドレス内通信ポート番号を登録するポート・ アドレス管理表と、

複数のネットワーク間の通信で使用中のローカルアドレ 10 ス及び当該アドレス内通信ポート番号と当該ローカルア ドレスを用いるネットワークに割り当てられたグローバ ルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号との対を 格納するポート・アドレス割当表と、

前記ポート・アドレス管理表と前記ポート・アドレス割当表に基づいて、複数のネットワーク間の通信で送受信されるパケット内のアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号を相互変換するアドレス変換処理部とを備えることを特徴とするインタネットワーク装置。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は複数のネットワークを接続するインタネットワーク装置に関し、特に特定のネットワーク内で用いられるローカルアドレスと複数のネットワーク間の通信で用いられるグローバルアドレスとを変換するインタネットワーク装置に適用して有効な技術に関するものである。

#### [0002]

【従来の技術】従来、任意に割り当てられたローカルアドレスを用いるローカルネットワークと他のネットワー 30 クとの間での通信を行う場合には、アドレス変換機能を持つルータが用いられている。

【0003】前記のアドレス変換機能を持つルータは、ローカルアドレスを持つ多くのコンピュータがインターネット等の他のネットワークに接続する際にそのローカルアドレスをグローバルアドレスに変換して接続し、インターネットに接続できる数少ないグローバルアドレスを有効に利用する為のインタネットワーク装置であり、上記ルータとしては例えば特開平7-30575号公報に示されるもの等が提案されている。

【0004】上記アドレス変換機能を持つルータは、ローカルアドレス(非正式アドレス)とグローバルアドレス(正式アドレス)の対応関係を登録するアドレス変換規則表と、実際に通信を行っている状態にあるコンピュータのローカルアドレスとグローバルアドレスの対を格納するアドレス割当表とを備え、送信されてきたパケットから取り出したアドレスに対応するアドレス割当表に設定し、以降の当該通信でのパケット内のアドレスをアドレス割当表に基づき変換している。

【0005】また上記アドレス変換機能を持つルータは、上記アドレス変換に加え、受信したパケットのデータ部若しくはヘッダ部内のデータ位置と、データパターンと、このデータパターンにマッチしたときに変換すべきアドレスのパケット内の位置とを登録するデータパターン登録表を装備し、前記データパターン登録表に基づきデータ内のアドレスも変換するものである。

#### [0006]

【発明が解決しようとする課題】ところで上記アドレス 変換機能を持つ従来のルータにおいては次の様な問題が ある。

① 実際に通信を行う場合、1つのローカルアドレスと 1つのグローバルアドレスを1対1の対として割り当て ている為、インターネットに接続できる数少ないグロー バルアドレスを有効に利用できない。

【0007】② データパターン登録表に基づきデータ内のアドレスも変換できる様に考慮されているが、例えば一般的なアプリケーションの1つであるFTP (ファイル転送プロトコル)では、ヘッダ内のアドレスとは異20 なる表現形式でデータ内にアドレスを設定している為、単一のアドレス変換処理では対応できない。

【0008】すなわち、FTPのヘッダ内のアドレス表現は4バイトのバイナリ表現であり、データ内のアドレス表現はアスキーコード表現である。例えばアドレス「158.214.178.6」はヘッダ内では16進数で「9ED6B206」であり、データ内では16進数で「3135382E3231342E3137382E36」である。

【0009】従来のルータにおけるデータ内のアドレス変換方法では、データパターン登録表にデータ内で変換すべきアドレスのパケット内のデータ位置を登録し、ヘッダ内のアドレス変換と同一の処理方法でデータ内のアドレスも変換しようとしている為、種々のアプリケーションには対応できない。

【0010】③ データパターン登録表に基づいたデータ内のアドレス変換はデータ内のアドレス変更のみを考慮しているが、例えば上記FTPのデータ内のアドレス変換を行う場合、アドレスのみでなくアドレス変更に付随して他の部分の変更も必要となる。

40 【0011】一例を挙げると、ローカルアドレス「158.124.178.6」をグローバルアドレス「128.124.1.1」に変換する場合、変換前のアドレス長が13バイトであるのに対し、変換後のアドレス長は11バイトとなる為、パケット全体のサイズが変更される。その為、データ内のアドレス変換に付随してヘッダ内のパケット長も変換が必要となる。

【0012】従来のルータにおけるデータ内のアドレス 変換方法では、データ内のアドレスのみを変換すること しか考慮されておらず、アドレス変換に付随して必要と 50 なる他の部分の変換はなされない為、実質的にアプリケ ーションの通信はできなくなる。

【0013】本発明の目的は上記問題を解決し、インタ ーネット等に接続する為の数少ないグローバルアドレス をより有効に利用することが可能な技術を提供すること にある。

#### [0014]

【課題を解決するための手段】本発明は特定のネットワ 一ク内で用いられるローカルアドレスと複数のネットワ 一ク間の通信で用いられるグローバルアドレスとを変換 一ク間の通信で送受信されるパケット内のアドレス及び 当該アドレス内通信ポート番号を相互変換するものであ る。

【0015】本発明のインタネットワーク装置は、通信 パスの管理をアドレスと通信ポート番号の対で行い、特 定のローカルアドレスに対して使用可能なグローバルア ドレス及び当該アドレス内通信ポート番号を管理するポ ート・アドレス管理表と、実際に通信を行っている状態 にあるコンピュータのローカルアドレス及び当該アドレ ス内通信ポート番号とグローバルアドレス及び当該アド 20 レス内通信ポート番号との対を格納するポート・アドレ ス割当表に基づき、パケット内のローカルアドレス及び 当該アドレス内通信ポート番号とグローバルアドレス及 び当該アドレス内通信ポート番号とを相互変換すること により、インターネットに接続できる数少ないグローバ ルアドレスをより有効に利用できる様にする。

【0016】また本発明のインタネットワーク装置は、 パケットのヘッダ部若しくはデータ部内のデータ位置、 データパターン、このデータパターンにマッチしたとき に実行する処理内容及び前記変換処理に付随して変換が 30 ある。 必要となる処理内容を登録するデータ変換登録表と、デ 一タ変換登録表に登録されたデータ位置とデータパター ンに基づいてパケット内のデータとの比較を行い、比較 結果が同じときにデータ変換登録表に登録された変換内 容に基づいてパケット内のデータを変換する。

【0017】以上の様に本発明のインタネットワーク装 置のポート・アドレス管理表及びポート・アドレス割当 表において、アドレス及び当該アドレス内通信ポート番 号の対で通信パスを管理することにより、インターネッ トに接続できる数少ないグローバルアドレスを有効に利 40 用することができる。

【0018】またデータ変換処理部及びデータ変換登録 表を設け、データ変換登録表に変換内容を設定できる様 にすることにより、ヘッダと異なる表現形式のデータ内 のアドレス変更や、当該アドレス変更に付随して変更が 必要となる情報についても変換できる様になり、データ 部にアドレス情報を設定する様な種々のアプリケーショ ンへの対応が期待できる。

【0019】以上の様に本発明のインタネットワーク装

るパケット内のローカルアドレス及び当該アドレス内通 信ポート番号とグローバルアドレス及び当該アドレス内 通信ポート番号とを相互変換するので、インターネット 等に接続する為の数少ないグローバルアドレスをより有 効に利用することが可能である。

#### [0020]

【発明の実施の形態】(実施形態1)以下に複数のネッ トワーク間で送受信されるパケットのヘッダ中のローカ ルアドレス及びグローバルアドレスについてそのアドレ するインタネットワーク装置において、複数のネットワ 10 ス及び当該アドレス内通信ポート番号を相互変換する実 施形態1のインタネットワーク装置について説明する。

【0021】図1は本実施形態のインタネットワーク装 置100の概略構成を示す図である。図1に示す様に本 実施形態のインタネットワーク装置100は、管理モジ ュール101と、経路計算モジュール102と、中継モ ジュール103及び104と、ICメモリ装置105と を有している。

【0022】管理モジュール101はローカルネットワ ーク110とグローバルネットワーク120とを相互接 続するルータであるインタネットワーク装置100全体 の動作を管理するモジュールである。経路計算モジュー ル102はパケットを中継する経路を決定する経路計算 を行うモジュールである。

【0023】中継モジュール103及び104はローカ ルネットワーク110とグローバルネットワーク120 との間等でパケットの中継処理を行うモジュールであ る。ICメモリ装置105はアドレス変換処理やデータ 変換処理を行う為の処理プログラムを含む各種プログラ ムを記録したICメモリカードの読み書きを行う装置で

【0024】経路計算モジュール102はアドレス変換 処理部131を有している。アドレス変換処理部131 はパケット内のアドレスを解析し、必要ならばポート・ アドレス割当表132及びポート・アドレス管理表13 3に基づいて、ローカルネットワーク110とグローバ ルネットワーク120と間の通信で送受信されるパケッ ト内のアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号を相 互変換する処理部である。

【0025】経路計算モジュール102をアドレス変換 処理部131として機能させる為のプログラムは、IC メモリカード等の記録媒体に記録されて実行されるもの とする。なお前記プログラムを記録する媒体はICメモ リカード以外の他の媒体でも良い。

【0026】また経路計算モジュール102は、ポート ・アドレス割当表132と、ポート・アドレス管理表1 33とを有している。

【0027】ポート・アドレス割当表132はローカル ネットワーク110とグローバルネットワーク120と の間の通信で使用中のローカルアドレス及び当該アドレ 置によれば、複数のネットワーク間の通信で送受信され 50 ス内通信ポート番号と当該ローカルアドレスを用いるネ

ットワークに割り当てられたグローバルアドレス及び当 該アドレス内通信ポート番号との対を格納するテーブル である。

【0028】ポート・アドレス管理表133はローカル ネットワーク110とグローバルネットワーク120と の間で通信を行う際に用いられるローカルアドレスに対 して使用可能なグローバルアドレス及び当該アドレス内 通信ポート番号を登録するテーブルである。

【0029】ローカルネットワーク110は任意に割り 当てられたローカルアドレスを用いるLAN(Loca 10 l Area Network)等のネットワークであ る。グローバルネットワーク120は複数のネットワー ク間の通信で用いられるグローバルアドレスを使用する インターネット等のネットワークである。

[0030] 次にIP (Internet Proto col) パケットにおけるIPヘッダ・UDP (Use r Datagram Protocol) ヘッダ・T CP (Transmission Control P rotocol) ヘッダの関係を示す。

【0031】図2は従来のIPパケットにおいてIPへ 20 ッダ・UDPヘッダ・TCPヘッダの関係を示す図であ る。図2に示す様にIPパケットは、IPヘッダ201 と、UDPヘッダ/TCPヘッダ202とを有してい

【0032】IPヘッダ201はIPパケットの先頭よ り始まるヘッダデータである。UDPヘッダ/TCPへ ッダ202はIPヘッダ201に後続するヘッダデータ である。

【0033】図3は従来のIPヘッダ201の構造を示 す図である。図3に示す様にIPヘッダ201は、送信 30 元IPアドレス301と、送信先IPアドレス302と を有している。

【0034】送信元 I Pアドレス301は I Pヘッダ2 01の13バイト目からの4バイトに格納される送信元 のIPアドレス (SOURCE LP ADDRES S)である。送信先IPアドレス302は送信元IPア ドレス301の次の4バイトに格納される送信先の1P アドレス (DESTINATION IP ADDRE SS) である。

である。図4に示す様にUDPヘッダは、送信元ポート 番号401と、送信先ポート番号402とを有してい

【0036】送信元ポート番号401は先頭から2バイ トに格納される送信元の通信ポート番号(SOURCE

PORT)である。送信先ポート番号402は送信元 ポート番号401の次の2パイトに格納される送信先の 通信ポート番号(DESTINATION PORT) である。

である。図5に示す様にTCPヘッダでは、先頭から2 バイトが送信元ポート番号401(SOURCE PO RT)、その次の2バイトが送信先ポート番号402 (DESTINATION PORT) となっている。 【0038】図6は本実施形態のポート・アドレス管理 表133の一例を示す図である。図6に示す様にポート ・アドレス管理表133には、特定のローカルアドレス に対して使用可能なグローバルアドレスと当該アドレス 内で使用可能な通信ポート番号が対で登録されている。 ここで図6の「\*」は任意の値を示しており、「数値-数値」は数値の範囲を表している。

【0039】例えば「158. 214. 179. \*」で 示される上位が「158.214.179」のローカル アドレスは、グローバルアドレスの「128.124. 1. 2」に対応付けられている。

【0040】図7は本実施形態のポート・アドレス割当 表132の一例を示す図である。図7に示す様にポート ・アドレス割当表132には、現在通信を行っている通 信パスのグローバルアドレス及び当該アドレス内通信ポ ート番号とローカルアドレス及び当該アドレス内通信ポ ート番号との対が格納されている。

【0041】次に図1に示した本実施形態のインタネッ トワーク装置100の動作を説明する。

【0042】図8は本実施形態のインタネットワーク装 置100の処理手順を示すフローチャートである。ステ ップ801でローカルネットワーク110から受信した I Pパケット(図 2)はアドレス変換処理部131に送 られ、ステップ802でアドレス変換処理部131は、 I Pヘッダ201中に含まれる送信元IPアドレス30 1及びUDPヘッダ/TCPヘッダ202中に含まれる 送信元ポート番号401を取り出す。

【0043】次にステップ803でアドレス変換処理部 131はポート・アドレス割当表132を照合し、ステ ップ802で取り出されたローカルアドレス及び当該ア ドレス内通信ポート番号がポート・アドレス割当表13 2に格納されているか否かを調べる。

【0044】ステップ802で取り出されたローカルア ドレス及び当該アドレス内通信ポート番号がポート・ア ドレス割当表132に格納されている場合には、ステッ 【0035】図4は従来のUDPヘッダの構造を示す図 40 プ804でポート・アドレス割当表132より対応する グローバルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号 を取り出し、ステップ805でIPヘッダ201内の送 信元IPアドレス301及びUDPヘッダ/TCPヘッ ダ202内の送信元ポート番号401をグローバルアド レス及び当該アドレス内通信ポート番号に変換する。

【0045】ステップ802で取り出されたローカルア ドレス及び当該アドレス内通信ポート番号がポート・ア ドレス割当表132に格納されていない場合には、ステ ップ806でポート・アドレス管理表133を参照し、 【0037】図5は従来のTCPヘッダの構造を示す図 50 パケットから取り出したローカルアドレスと対になって

いるグローバルアドレス及び当該アドレス内通信ポート 番号より現在未使用のアドレス及び当該アドレス内通信 ポート番号を取り出す。

【0046】次にステップ807でIPヘッダ201内 の送信元IPアドレス301及びUDPヘッダ/TCP ヘッダ202内の送信元ポート番号401をグローバル アドレス及び当該通信ポート番号に変換すると共に、ス テップ808でポート・アドレス割当表132に格納す

【0047】その後、ステップ809でIPヘッダ20 10 1内のヘッダチェックサム(図2のHEADER CH ECKSUM) と、UDPヘッダ内のチェックサム (図 3のUDP CHECKSUM) 若しくはTCPヘッダ 内のチェックサム(図4のCHECKSUM)を再計算 し、ステップ810でグローバルネットワーク120に 当該パケットを送信する。

【0048】また、ステップ801でグローバルネット ワーク120から受信した IPパケット (図2) はアド レス変換処理部131に送られ、ステップ802でアド レス変換処理部131は、IPヘッダ201中に含まれ 20 る送信先IPアドレス302及びUDPヘッダ/TCP ヘッダ202中に含まれる送信先ポート番号402を取 り出す。

【0049】次にステップ803でアドレス変換処理部 131はポート・アドレス割当表132を照合し、ステ ップ802で取り出されたグローバルアドレス及び当該 アドレス内通信ポート番号がポート・アドレス割当表 1 32に格納されているか否かを調べる。

【0050】ステップ802で取り出されたグローバル アドレス及び当該アドレス内通信ポート番号がポート・ アドレス割当表132に格納されている場合には、ステ ップ804でポート・アドレス割当表132より対応す るローカルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号 を取り出し、ステップ805でIPヘッダ201内の送 信先IPアドレス302及びUDPヘッダ/TCPヘッ ダ202内の送信先ポート番号402をローカルアドレ ス及び当該アドレス内通信ポート番号に変換する。

【0051】ステップ802で取り出されたグローバル アドレス及び当該アドレス内通信ポート番号がポート・ アドレス割当表132に格納されていない場合には、ス 40 カード以外の他の媒体でも良い。 テップ806でポート・アドレス管理表133を参照 し、パケットから取り出したグローバルアドレスと対に なっているローカルアドレスを取り出す。

【0052】次にステップ807でIPヘッダ201内 の送信先IPアドレス302をローカルアドレスに変換 すると共に、ステップ808でポート・アドレス割当表 132に格納する。その際、ポート・アドレス割当表1 32の各通信ポート番号には、パケットから取り出した 通信ポート番号を設定する。

1内のヘッダチェックサム(図2のHEADER CH ECKSUM) と、UDPヘッダ内のチェックサム (図 3のUDP CHECKSUM) 若しくはTCPヘッダ 内のチェックサム(図4のCHECKSUM)を再計算 し、ステップ810でローカルネットワーク110に当 該パケットを送信する。

【0054】本実施形態のインタネットワーク装置10 0においては、上記の様にポート・アドレス割当表13 2とポート・アドレス管理表133にIPアドレスと通 信ポート番号の対を設けることにより、複数の異なるコ ンピュータ(異なるローカルアドレス)からの通信パス を1つのグローバルアドレスの複数の通信ポート番号に 割り当てることができ、インターネットに接続する数少 ないグローバルアドレスを有効に使用することができ る。

【0055】以上説明した様に本実施形態のインタネッ トワーク装置によれば、複数のネットワーク間の通信で 送受信されるパケット内のローカルアドレス及び当該ア ドレス内通信ポート番号とグローバルアドレス及び当該 アドレス内通信ポート番号とを相互変換するので、イン ターネット等に接続する為の数少ないグローバルアドレ スをより有効に利用することが可能である。

【0056】 (実施形態2) 以下に複数のネットワーク 間で送受信されるパケットのヘッダ中及びデータ中のロ ーカルアドレス及びグローバルアドレスについてそのア ドレス及び当該アドレス内通信ポート番号を相互変換す る実施形態2のインタネットワーク装置について説明す

【0057】図9は本実施形態のインタネットワーク装 置100の概略構成を示す図である。図9に示す様に本 実施形態の経路計算モジュール102はデータ変換処理 部134を有している。データ変換処理部134はロー カルネットワーク110とグローバルネットワーク12 0との間の通信で送受信されるパケット内のデータ部を 変換する処理部である。

【0058】経路計算モジュール102をデータ変換処 理部134として機能させる為のプログラムは、ICメ モリカード等の記録媒体に記録されて実行されるものと する。なお前記プログラムを記録する媒体はICメモリ

【0059】また経路計算モジュール102はデータ変 換登録表135を有している。データ変換登録表135 はローカルネットワーク110とグローバルネットワー ク120との間の通信で送受信されるパケット内のデー 夕部の変換規則を登録するテーブルである。

【0060】図9に示す様に本実施形態のインタネット ワーク装置100は、実施形態1のインタネットワーク 装置100にデータ変換処理部134及びデータ変換登 録表135を設けたものであり、その他の構成は図1の 【0053】その後、ステップ809でIPヘッダ20 50 実施形態1に示したものと同様である。

【0061】図10は本実施形態のデータ変換登録表135の一例を示す図である。図10のデータ変換登録表135はFTPのデータ部を変換する例を表しており、変換の有無を判断する為のパケット上のデータ位置を示す「データ位置」と、その位置にあるデータと比較するデータパターンを示す「データパターン」及び受信したパケットの「データ位置」からのデータが「データパターン」とマッチしたときに動作する変換処理内容を示す「変換内容」が登録されている。なおデータ部のアドレス変換に付随して必要となるパケット長の補正等のその他の変換処理内容についても前記の「変換内容」に含まれている。

【0062】次に本実施形態のインタネットワーク装置 100におけるアドレス変換処理について説明する。

【0063】図11は本実施形態のインタネットワーク装置100の処理手順を示すフローチャートである。ステップ801でローカルネットワーク110から受信した1Pパケット(図2)はアドレス変換処理部131に送られ、ステップ802でアドレス変換処理部131は、IPヘッダ201中に含まれる送信元IPアドレス 20301及びUDPヘッダ/TCPヘッダ202中に含まれる送信元ポート番号401を取り出す。

【0064】次にステップ803でアドレス変換処理部131はポート・アドレス割当表132を照合し、ステップ802で取り出されたローカルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号がポート・アドレス割当表132に格納されているか否かを調べる。

【0065】ステップ802で取り出されたローカルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号がポート・アドレス割当表132に格納されている場合には、ステッ 30プ804でポート・アドレス割当表132より対応するグローバルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号を取り出し、ステップ805でIPヘッダ201内の送信元IPアドレス301及びUDPヘッダ/TCPヘッダ202内の送信元ポート番号401をグローバルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号に変換する。

【0066】ステップ802で取り出されたローカルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号がポート・アドレス割当表132に格納されていない場合には、ステップ806でポート・アドレス管理表133を参照し、パケットから取り出したローカルアドレスと対になっているグローバルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号より現在未使用のアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号を取り出す。

【0067】 次にステップ807でIPヘッダ201内の送信元IPアドレス301及びUDPヘッダ/TCPヘッダ202内の送信元ポート番号401をグローバルアドレス及び当該通信ポート番号に変換すると共に、ステップ808でポート・アドレス割当表132に格納する。ここまでの処理は実施形態1の処理と同様である。

【0068】次にステップ1100でデータ変換処理部 134は、データ変換登録表135に基づき、パケット の「データ位置」からのデータが「データパターン」に マッチした場合に「変換内容」に従ってパケットを変換 する。

【0069】例えば図10のデータ変換登録表135において、IPヘッダ201の9バイト目に「06」というデータが記録され、データ部の0バイト目に"port"というデータが記録されている場合には、変換処理「データ部の6バイト目から記録されているアスキーコードで記載されたローカルアドレスをグローバルアドレスに変換する。またその際、変換前と変換後のアドレス長が異なっているならば、IPヘッダ201内のパケット長(TOTAL LENGTH)も補正する。」を行う。

【0070】データ変換登録表135の変換処理項目には当該変換処理を行う関数(プログラム)へのポインタを登録し、当該関数を実行することにより変換処理を実現する方法等がある。

【0071】ついで、実施形態1と同様に、ステップ8 09でIPヘッダ201内のヘッダチェックサム(図2 のHEADER CHECKSUM)と、UDPヘッダ 内のチェックサム(図3のUDP CHECKSUM) 若しくはTCPヘッダ内のチェックサム(図4のCHE CKSUM)を再計算し、ステップ810でグローバル ネットワーク120に当該パケットを送信する。

【0072】ステップ801でグローバルネットワーク120からIPパケットを受信した場合にも上記と同様であり、ポート・アドレス割当表132及びポート・アドレス管理表133に従って、グローバルアドレスをローカルアドレスに変換し、変換があった場合には、データ変換登録表135に従い、必要があればデータ部の変換を行う。

【0073】上記の様に本実施形態のインタネットワーク装置100においては、IPパケットのIPヘッダ201中のアドレスだけでなく、IPヘッダ201とは異なる表現形式で記録されたデータ中に含まれるアドレス等の変換も行うことができる。また前記アドレス変換に付随して変換が必要となる情報も変換することができる。

【0074】以上説明した様に本実施形態のインタネットワーク装置によれば、複数のネットワーク間の通信で送受信されるパケット内のローカルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号とグローバルアドレス及び当該アドレス内通信ポート番号とを相互変換するので、インターネット等に接続する為の数少ないグローバルアドレスをより有効に利用することが可能である。

#### [0075]

【発明の効果】本発明によれば複数のネットワーク間の 50 通信で送受信されるパケット内のローカルアドレス及び 当該アドレス内通信ポート番号とグローバルアドレス及 び当該アドレス内通信ポート番号とを相互変換するの で、インターネット等に接続する為の数少ないグローバ ルアドレスをより有効に利用することが可能である。

#### 【図面の簡単な説明】

- 【図1】実施形態1のインタネットワーク装置の概略構成を示す図である。
- 【図2】従来のIPパケットにおいてIPヘッダ・UD Pヘッダ・TCPヘッダの関係を示す図である。
- 【図3】従来のIPヘッダ201の構造を示す図である。
- 【図4】従来のUDPヘッダの構造を示す図である。
- 【図5】従来のTCPヘッダの構造を示す図である。
- 【図6】実施形態1のポート・アドレス管理表133の一例を示す図である。
- 【図7】実施形態1のポート・アドレス割当表132の一例を示す図である。
- 【図8】実施形態1のインタネットワーク装置の処理手順を示すフローチャートである。

【図9】実施形態2のインタネットワーク装置の概略構成を示す図である。

【図10】実施形態2のデータ変換登録表135の一例を示す図である。

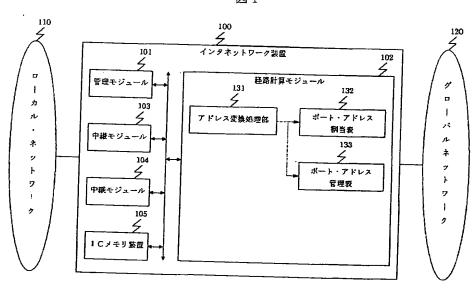
【図11】実施形態2のインタネットワーク装置の処理 手順を示すフローチャートである。

#### 【符号の説明】

100…インタネットワーク装置、101…管理モジュール、102…経路計算モジュール、103及び104 10 …中継モジュール、105…ICメモリ装置、131… アドレス変換処理部、132…ポート・アドレス割当 表、133…ポート・アドレス管理表、110…ローカ ルネットワーク、120…グローバルネットワーク、2 01…IPヘッダ、202…UDPヘッダ/TCPヘッ ダ、301…送信元IPアドレス、302…送信先IP アドレス、401…送信元ポート番号、402…送信先 ポート番号、134…データ変換処理部、135…デー 夕変換登録表。

【図1】

図1



[図3]

図3

I Pヘッダの構造を示す図

1	2	3		4
BN SERVI	CE TYPE	TOTAL L	ENGTH	]
FICATION F	LAGS	FRAGMEN	T OFFSET	1
IVE PROT	OCOL			i
S	OURCE IP AD			301
				302
IP OPTIC	N(IF ANY)		PADDING	502
	IFICATION E IVE PROT S DES		IPICATION FLAGS FRAGMENT  IVE PROTOCOL HEADER CI  SOURCE IP ADDRESS  DESTINATION IP ADDRESS	FICATION FLAGS FRAGMENT OFFSET  JVE PROTOCOL HEADER CHECKSUM  SOURCE IP ADDRESS  DESTINATION IP ADDRESS

[図4]

図 4

UDPヘッダの構造を示す図

<u>o</u>	1	1	401 <del>/</del>	2		3	402 <b>4</b>	4
	SOURCE	S PO	RT		DESTIN	IATIO	PORT	٦
UDP	UDP MESSAGE LENGTH		$\perp$	UDP	CHECE	SUM	٦	

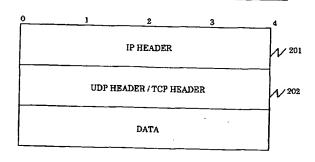
【図2】

図 2

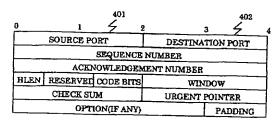
【図5】

図 5

### IPパケットにおいてIPヘッダ・UDPヘッダ・TCPヘッダの関係を示す図



TCPヘッダの構造を示す図



【図6】

⊠ 6

[図7]

図 7

ポート・アドレス管理表

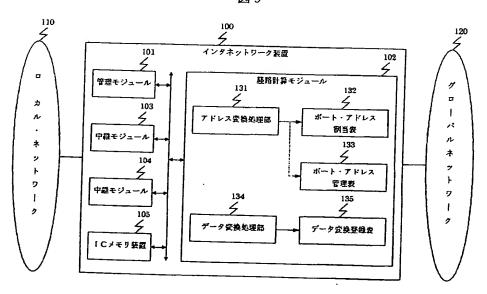
ローカルアドレス	グローパル			
	アドレス	ポート番号		
158.214.178.6	128.124.1.1	1024-1536		
158.214.179.*	128.124.1.2	1024-1536		
158.214.178.10	128.124.1.3	_		

ポート・アドレス割当表

ローカル	<u> </u>	グローバル		
アドレス	ポート番号	アドレス	ポート番号	
158.214.178.6	1234	128.124.1.1	1024	
158.214.178.6	1236	128.124.1.1	1025	
158.214.179.1	1345	128.124.1.2	1024	
158.214.179.2	1456	128.124.1.2	1025	
158.214.178.10	1536	128.214.1.3	1536	
		120:214:1:0	1036	
	i i		1	

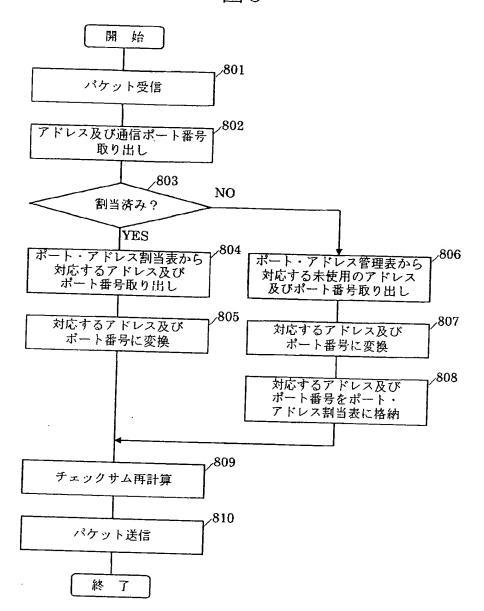
[図9]

図 9



[図8]

図8



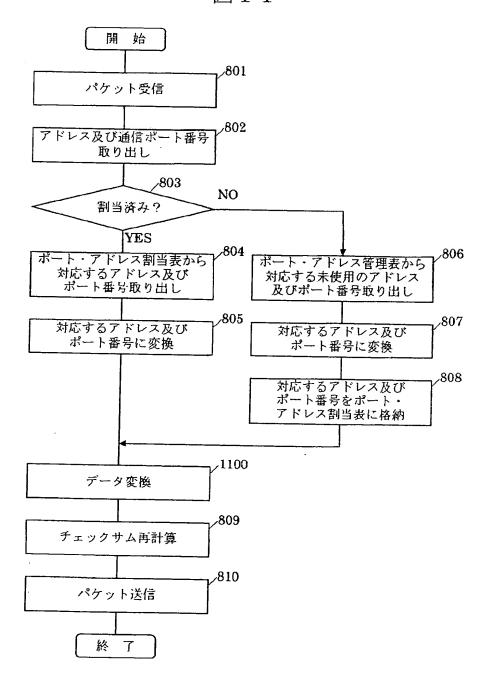
## [図10]

図10

データ位置	データパターン	変換内容	
I Pヘッダ: 9	0 x 0 6	脚数A	
data:0	"port"	+	関数△
			BAX.N
i	į	İ	・データ部の 6 バイト目から記録
	1	j	されているアスキーコードで
	į		記載されたローカルアドレスを
			グローパルアドレスに変換する。
			・変換前と変換毎のアドレス長が
j		1	異なっているならば、「Pヘッタ
		ĺ	内パケット長を補正する。
		1	
1	1		
j		ĺ	

【図11】

### 図11



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6

識別記号

FΙ

H O 4 L 29/06

(72)発明者 西山 徹

神奈川県海老名市下今泉810番地 株式会 社日立製作所オフィスシステム事業部内 (72)発明者 大島 雅弘

神奈川県海老名市下今泉810番地 株式会 社日立製作所オフィスシステム事業部内